STBC-VBLAST的QRD-M检测

鉴海防1,胡东伟2,肖宛昂1,石 寅1

(1. 中国科学院半导体研究所 北京 海淀区 100083; 2. 中国科学院微电子研究所 北京 海淀区 100029)

【摘要】提出一种针对IEEE 802.11n中STBC-VBLAST结构的新型QRD-M检测算法,在存活路径拣选过程中,根据接收信号估计值确定备选节点的有限搜索范围,在16-QAM和64-QAM调制下,比常规算法分别减少约70%和90%的运算量,大大降低了VBLAST-STBC数据检测的复杂度,适合于VLSI硬件实现。仿真结果表明,该算法在性能上非常接近于传统QRD-M算法,能够在复杂度和检测性能之间实现折中。

关键词 检测器; IEEE802.11n; 多入多出; QRD-*M*; 空时分组码-垂直贝尔实验室分层空时码 中图分类号 TN47 文献标识码 A doi:10.3969/j.issn.1001-0548.2010.06.028

QRD-*M* **Detector for STBC-VBLAST**

JIAN Hai-fang¹, HU Dong-wei², XIAO Wan-ang¹, and SHI Yin¹

(1. Institute of Semiconductors of Chinese Academy of Sciences Haidian Beijing 100083;

2. Institute of Microelectronics of Chinese Academy of Sciences Haidian Beijing 100029)

Abstract A simplified QRD-M algorithm for the IEEE 802.11n STBC-VBLAST is proposed. In order to carry out a limited tree search, each surviving path is expanded only to its partial branches according to the estimation of the symbol to be detected. The proposed scheme can reduce 70% and 90% fundamental operations for 16-QAM and 64-QAM respectively. So the computational complexity is reduced significantly and is more attractive to the VLSI implementation. Simulation results prove that the proposed scheme can achieve a performance very close to the conventional QRD-M algorithm, and yield a tradeoff between the complexity and performance.

Key words detector; IEEE802.11n; MIMO; QRD-M; STBC-VBLAST

随着语音、数据、移动互联网等多种综合业务的快速发展,需要在有限的频谱上实现高速率、大容量和高质量通信。STBC-VBLAST混合编码结构结合了多入多出(multiple-input multiple-output, MIMO)技术中的垂直贝尔实验室分层空时码(vertical Bell laboratories layered space-time, VBLAST)^[1]和空时分组码(space-time block code, STBC)^[2]的优点,能够最大限度地实现分集增益和复 用增益,并可以很容易地通过OFDM调制在频率选 择性信道下应用。此外,STBC-VBLAST结构还能 够有效解决移动端由于体积和功耗的制约,可安装 天线数有限而无法有效接收分层数据的问题。 STBC-VBLAST结构被认为是IEEE 802.11n等新一 代无线宽带通信系统的有效解决方案^[3]。 系统的一项挑战,研究人员在广泛研究的基础上提 出了多种方法^[4-6]。最大似然检测(maximum likelihood detection, MLD)能够在理论上实现最优的 检测效果,然而由于其计算复杂度太高而无法在实 际系统中应用。迫零(zero force, ZF)检测、最小均 方误差(minimal mean square error, MMSE)等方法虽 然相对简单,但在恶劣信道条件下性能较差。 QRD-M检测算法在复杂度较低的条件下可以实现近 似于MLD的检测性能,是一种很有前途的MIMO检 测技术^[7]。本文针对IEEE 802.11n中的 VBLAST-STBC结构,提出了一种简化的QRD-M检 测算法,在大幅降低计算复杂度的同时,能够实现 非常近似于传统QRD-M算法的检测性能,在复杂度 和检测性能之间实现折中,非常适合于 VBLAST-STBC接收端的VLSI实现。

设计简单高效的检测器是实现STBC-VBLAST

收稿日期: 2009-04-15; 修回日期: 2009-12-30

基金项目: 江苏省科技成果转化专项资金(BA2006076)

作者简介:鉴海防(1978-),男,博士生,主要从事MIMO-OFDM宽带无线通信及空时信号处理方面的研究.

1 VBLAST-STBC混合系统模型

IEEE802.11n中采用的VBLAST-STBC混合编码 结构如图1所示。



图1 IEEE P802.11n中的VBLAST-STBC混合结构

IEEE802.11n中采用2×1、3×2、4×2、4×3等多种 混合结构同时获得空间复用增益和发射分集^[8]。每个 OFDM子载波上采用Alamouti空时编码方案^[9]。如图 2所示,原始分层数据的两个连续符号 s_1 和 s_2 ,在两 个连续的时隙被发射。在 t_1 时隙, s_1 从第一根天线发 射, s_2 从第二根天线发射;在 t_2 时隙, $-s_2$ *在第一根 天线发射, s_1 *在第二根天线发射。



图2 IEEE802.11n中采用的STBC编码

以4×3结构为例,其基带模型可以表示为:

 $\begin{bmatrix} y_{1}(1) & y_{1}(2) \\ y_{2}(1) & y_{2}(2) \\ y_{3}(1) & y_{3}(2) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} h_{1,1} & h_{1,2} & h_{1,3} & h_{1,4} \\ h_{2,1} & h_{2,2} & h_{2,3} & h_{2,4} \\ h_{3,1} & h_{3,2} & h_{3,3} & h_{3,4} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_{1} & -x_{2}^{*} \\ x_{2} & x_{1}^{*} \\ x_{3} & x_{5} \\ x_{4} & x_{6} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} w_{1} \\ w_{2} \\ w_{3} \end{bmatrix}$ (1)

式中 $y_1(1,2), y_2(1,2)$ 和 $y_3(1,2)$ 分别表示接收端第一、 二、三根天线在连续两个时隙(t_1,t_2)接收到的符号; $h_{(i,j)}$ 表示第j根发射天线和第i根接收天线间的信道参数; w表示独立同分布的附加白高斯噪声(additive white gaussian noise, AWGN)。对式(1)进行合并整 理有:

$$\begin{bmatrix} y_{1}(1) \\ y_{2}(1) \\ y_{3}(1) \\ y_{1}^{*}(2) \\ y_{2}^{*}(2) \\ y_{3}^{*}(2) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} h_{1,1} & h_{1,2} & h_{1,3} & h_{1,4} & 0 & 0 \\ h_{2,1} & h_{2,2} & h_{2,3} & h_{2,4} & 0 & 0 \\ h_{3,1} & h_{3,2} & h_{3,3} & h_{3,4} & 0 & 0 \\ h_{1,2}^{*} & -h_{1,1}^{*} & 0 & 0 & h_{1,3}^{*} & h_{1,4}^{*} \\ h_{2,2}^{*} & -h_{2,1}^{*} & 0 & 0 & h_{2,3}^{*} & h_{2,4}^{*} \\ h_{3,2}^{*} & -h_{3,1}^{*} & 0 & 0 & h_{3,3}^{*} & h_{3,4}^{*} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} s_{1} \\ s_{2} \\ s_{3} \\ s_{4} \\ s_{5}^{*} \\ s_{6}^{*} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} w_{1} \\ w_{2} \\ w_{3} \\ w_{1}^{*} \\ w_{2}^{*} \\ w_{3}^{*} \end{bmatrix}$$

式(2)可表示为:

$$Y = HX + V \tag{3}$$

通过以上整合,可以利用常规的QRD-M检测算 法进行检测。然而,与VBLAST结构有所不同的是, 以上基带模型经整合后,其信道矩阵H的维数较高, 如在式(2)中,信道参数H为6×6的复数矩阵,需要进 行6层树搜索,尤其是在采用64-QAM (quadrature amplitude modulation)等高阶星座调制时,计算复杂 度较高,不利于VLSI硬件实现。

2 简化的QRD-M检测算法

2.1 常规QRD-M检测算法

QRD-M检测算法是一种基于最大似然准则的 广度优先树搜索方法。其基本原则是,在每一层的 搜索中只考虑M条部分欧氏距离(partial Euclidean distances, PEDs)最短的存活路径,而丢弃其他的分 支,因此可以大大降低计算复杂度,并能够实现接 近于MLD的检测性能。QRD-M算法首先对式(3)中的 方阵H进行QR分解, H=QR,其中 $Q \Rightarrow N_{rx} \times N_{tx}$ 维酉阵, $Q^{H}Q=I_{tx}$, $R \Rightarrow N_{tx} \times N_{tx}$ 维上三角阵。令 $Z=Q^{H}Y$,则式(3) 可以表示为:

$$\mathbf{Z} = \mathbf{R}\mathbf{S} + \mathbf{W} \tag{4}$$

式中 *W=Q^HV*,因为*Q*为酉阵,所以*W*仍服从高斯分布。因此,QRD-*M*算法可以表示为:

$$\hat{s} = \arg\min_{s \in \Omega^{N_{tx}}} \sum_{i=1}^{N_{tx}} \left| \boldsymbol{Z}_{i} - \sum_{j=i}^{N_{tx}} \boldsymbol{R}_{ij} \boldsymbol{S}_{j} \right|^{2}$$
(5)

式(5)是一个 N_{tx} 层的树搜索问题。由于R的上三 角结构,因而可以从最低层开始逐层向上搜索。在 每一层中,QRD-M检测算法首先对M条存活路径展开 所有子节点作为备选路径,计算其累加PEDs,并从 中选出M条最短路径,作为新的存活路径。在第i层(1 $\leq i < N_{tx}$),各条备选路径的累加PED可以表示为^[10]:

$$T_{i}(S^{i}) = T_{i+1}(S^{i+1}) + |e_{i}(S^{i})|^{2}$$
(6)

$$|e_i(\boldsymbol{S}^i)|^2 = \left| \boldsymbol{Z}_i - \sum_{j=i}^{N_{tx}} \boldsymbol{R}_{ij} \boldsymbol{S}_j \right|^2$$
(7)

式中 $S^{i} = [s_{i} \ s_{i+1} \cdots \ s_{N_{\alpha}}]^{T}$ 表示备选路径; $|e_{i}(S^{i})|^{2}$ 被称为局部距离(local distance),表示树中两个继承 节点间的距离增量。最终,在最上层选出一条具有 最短PED的路径作为最优路径,并据此检出正确数 据。在高速传输模式下,常规QRD-*M*算法的复杂度 仍然过高,从而为接收端的VLSI实现带来困难。

2.2 新型QRD-M检测算法

本文提出一种新型QRD-M算法, 针对

VBLAST-STBC的编码特点,在每一层的树搜索中, 对任一待展开的存活路径,首先确定被检测信号的 估计值*š*,将距离*š*最近的4个节点(如图4所示)作为 搜索范围,快速搜索出最优存活路径,从而能够极 大降低计算复杂度。



2.2.1 确定被检测信号的估计值

在树搜索中,对于第*i*层的第*m*条存活路径(1≤*m* ≤*M*),被检测信号的估计值可以结合已搜索层的节 点获得:

$$\tilde{s}_m = (\boldsymbol{Z}_i - \sum_{j=i+1}^{N_{tx}} \boldsymbol{R}_{ij} \boldsymbol{s}_j^m) / \boldsymbol{R}_{ii}$$
(8)

式中 s_i^m 表示第*m*条存活路径在第*j*层的节点。

2.2.2 展开节点并更新累加欧氏距离

对每一条待展开的存活路径,基于式(8)所确定 的检测信号估计值 *š*,确定距其最近的4个节点为备 选节点,并计算其累加PEDs。通过 *š*的实部 **ℜ**(*š*)和 虚部 **3**(*š*),可以分别确定备选节点的实部和虚部。 如在采用16-QAM星座调制时:

如果 $\Re(\tilde{s}) \leq -1$, 令 $a_1 = -3$, $a_2 = -1$; 如果 $\Re(\tilde{s}) \leq 1$, 令 $a_1 = -1$, $a_2 = 1$; 否则, 令 $a_1 = 1$, $a_2 = 3$ 。

如果 $\Im(\tilde{s}) \leq -1$, 令 $b_1 = -3$, $b_2 = -1$; 如果 $\Im(\tilde{s}) \leq 1$, 令 $b_1 = -1$, $b_2 = 1$; 否则, 令 $b_1 = 1$, $b_2 = 3$ 。 据此,可以得到4个备选节点为:

$$\begin{cases} d(1) = a_1 + jb_1 \\ d(2) = a_1 + jb_2 \\ d(3) = a_2 + jb_1 \\ d(4) = a_2 + jb_2 \end{cases}$$
(9)

它们距 ŝ 的欧式距离可以分别表示为:

$$\begin{cases} C(1) = \left| \Re(\tilde{s}) - a_1 \right|^2 + \left| \Im(\tilde{s}) - b_1 \right|^2 \\ C(2) = \left| \Re(\tilde{s}) - a_1 \right|^2 + \left| \Im(\tilde{s}) - b_2 \right|^2 \\ C(3) = \left| \Re(\tilde{s}) - a_2 \right|^2 + \left| \Im(\tilde{s}) - b_1 \right|^2 \\ C(4) = \left| \Re(\tilde{s}) - a_2 \right|^2 + \left| \Im(\tilde{s}) - b_2 \right|^2 \end{cases}$$
(10)

在采用64-QAM星座调制的情况下,可以将 ℜ(ŝ)和ℑ(ŝ)分别与{-5,-3,-1,1,3,5}进行比较,从而 得出距检测信号估计值 ŝ 最近的4个备选节点,并计 算其欧式距离。

基于展开各条存活路径所得到的备选节点 $d_1(1:4) \sim d_M(1:4)$ 及其局部欧氏距离 $C_1(1:4) \sim C_M(1:4)$, 计算各条备选路径的累加欧氏距离值为:

 $C_1(1:4) = C_1(1:4) + \text{accumulated}_PED(1) * \text{ones}(1,4)$

 $C_2(1:4) = C_2(1:4) + \text{accumulated}_PED(2) * \text{ones}(1,4)$:

 C_M (1:4)= C_M (1:4)+ accumulated_PED(M)*ones(1,4) 式中 accumulated_PED(m)表示第m条存活路径的 累加欧氏距离值。将各条备选路径的累加欧氏距离 组合在一起得到所有备选路径的累加PEDs:

$$C_{\text{total}} = [C_1 \ C_2 \ \cdots \ C_M] \tag{11}$$

2.2.3 选出新的M条存活路径

首先采用冒泡排序的方法在*C*total中选出其最小 值*C*min,根据*C*min在*C*total中的位置,确定具有最短累 加PEDs的节点及其完整路径作为第一条新的存活 路径,并更新相应的累加PEDs。如确定第一条存活 路径的方法如下:

 $[C_{\min}, inx]$ =Min(C_{total})=Min($[C_1, C_2, \dots, C_M]$); accumulated_PED(1)= C_{\min} ; //更新累加PEDs if inx<=4

Path(1, $i:N_{tx}$)=[$d_1(inx)$,Path(1, $i+1:N_{tx}$)]; $C_1(inx)=inf;$ //删除已选出路径

elseif inx<=8

elseif inx<=4M

Path(1,*i*:N_{tx})=[*d*_M(inx-4(*M*-1)), Path(*M*,*i*+1: N_{tx})]; *C*_M(inx-4(*M*-1))=inf; //删除已选出路径 end

其中, $d_m(inx)$ 表示选出的具有最短累加PED的备选 节点。该节点与其父节点Path(1, $i+1:N_{tx}$)构成第一条 新的存活路径Path(1, $i:N_{tx}$)。搜索出的新存活路径的 累加欧氏距离accumulated_PED(1)更新为 C_{min} 。然后 将 C_{min} 从 C_{total} 中剔除,以便进行下一条存活路径的拣 选。采用同样的方法,可以依次选出总共M条新的 存活路径Path(1: $M,i:N_{tx}$),并得到更新后的累加欧氏 距离值accumulated_PED(1:M)。通过以上方法,可以 自下往上依次得出第 N_{tx} 层至第1层的存活路径。最优 存活路径的各个节点,代表最终检测出的符号向量。

3 计算复杂度分析

在QRD-M检测算法中,加/减、乘和比较3种基本运算是影响整体计算复杂度的决定性因素。表1

列出了在不同调制方式下,本文提出的算法与常规 QRD-M算法的基本运算量的对比。为了便于比较, 对不同算法均取相同的M值(M=4)。

表1 不同算法的基本运算量比较

结构	基本	_(16-QAM, <i>M</i> =4)		<u>(64-QAM, <i>M</i>=4)</u>		4:10	基本	_(16-QAM, <i>M</i> =4)		<u>(64-QAM, <i>M</i>=4)</u>	
	运算	本文算法	常规算法	本文算法	常规算法	纪初	运算	本文算法	常规算法	本文算法	常规算法
3×2 (4×2)	加/减	150	424	150	1 624	4×3	加/减	266	716	266	2 684
	乘	37	232	37	856		乘	81	396	81	1 404
	比较	≤208	609	≤228	2 337		比较	≤372	1 101	≪414	4 365
	合计	395	1 265	437	4 817		合计	719	2 213	761	8 453

由以上比较可知,本文提出的新型QRD-M算法,相比常规算法,在采用16-QAM和64-QAM调制 方式下,能够分别减少约70%和90%的基本运算,大 大降低了VBLAST-STBC混合编码数据检测的计算 复杂度,更加适合于VLSI硬件实现。

4 仿真结果及性能分析

在瑞利衰落信道模型下,基于理想的信道估计, 利用计算机对上述新型检测算法进行性能仿真。在 每一次仿真过程中,发射数据和信道参数都是随机 产生的,未采用信道编码,接收数据的星座解调采 用硬判决方式。对3×2、4×2、4×3等各种天线配置的 VBLAST-STBC结构,分别进行循环10 000次仿真. 得出的位错率(bit error rate, BER)统计结果如图5所 示。由图中可以看出,在存活路径数(*M*=4)相同的情 况下,本文提出的方法能够实现非常接近于常规 QRD-*M*算法的BER性能。



图5 QRD-M检测算法性能仿真结果

5 结 论

本文针对IEEE802.11n中STBC-VBLAST混合系 统的数据检测问题,提出了一种简单高效的新型 QRD-M算法,通过限定每层的节点搜索范围,以有 限树搜索的方式快速拣选出最优存活路径,从而实 现分层数据的检测,相比常规算法能够极大降低运 算量,并能够保证实现非常近似于常规QRD-M算法 的BER性能,为STBC-VBLAST高速无线通信系统的 VLSI实现提供了一条简单高效的解决方案。

参考文献

- WOLNIANSKY P W, FOSCHINI G J, GOLDEN G D, et al. V-BLAST: An architecture for realizing very high data rates over the rich-scattering wireless channel[C]//1998 International Symposium on Signals, Systems, and Electronics. Pisa, Italy: [s.n.], 1998: 295-300.
- [2] TAROKH V, JAFARKHANI H, CALFERBANK A R. Space-time block codes from orthogonal designs [J]. IEEE Trans IT, 1999, 45(5): 1456-1467.
- [3] CHIN W H, WU Y, PATRICK F, et al. Performance analysis of Hybrid STBC in MIMO-OFDM-based wireless LANs [C]//IEEE 65th Vehicular Technology Conference. Dublin Ireland: IEEE, 2007: 2460-2464.
- [4] KIM B S, KWONHUE C. A very low complexity QRD-M algorithm based on limited tree search for MIMO systems [C]//IEEE 67th Vehicular Technology Conference. Marina Bay, Singapore: IEEE, 2008: 1246-1250.
- [5] PENG R, KOON H T, ZHANG Jin-yun, et al. Low-complexity Hybrid QRD-MCMC MIMO detection[C]//Global Telecommunications Conference 2008. New Orleans, LO, USA: IEEE, 2008: 1-5.
- [6] LI Hui-yong, HE Zi-shu, LIU Ben-yong. Incremental-based nonlinear detection algorithm for MIMO system[J]. Journal of Electronic Science and Technology of China, 2006, 4(3): 253-256.
- [7] WEI Peng, MA Shao-dan, NG Tung-sang, et al. Adaptive QRD-*M* detection with variable number of surviving paths for MIMO systems[C]//2007 International Symposium on Communications and Information Technologies. Sydney, Australia: IEEE, 2007: 403-408.
- [8] IEEE standard 802.11g. Part 11: Wireless LAN medium access control (MAC) and physical layer (PHY) specifications: amendment 4: enhancements for higher throughput[S]. The 802.11 Working Group of the 802 Committee. New York, USA: IEEE Press, 2008.
- [9] ALAMOUTI S M. A simple transmit diversity techniques for wireless communications[J]. IEEE Journal on Selected Areas in Communications, 1998, 16 (8): 1451-1458.
- [10] SHABANY M, GULAK P G Scalable VLSI architecture for K-best lattice decoders[C]//2008 IEEE International Symposium on Circuits and Systems. Seattle, USA: IEEE Press, 2008: 940-943.